PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number :

2000-250872

(43)Date of publication of application: 14.09,2000

(51)Int.Cl.

606F 15/18

606F 13/00

606F 17/60

(21)Application number: 11-053640

(71)Applicant: MITSUBISHI ELECTRIC CORP

(22)Date of filing:

02.03.1999

(72)Inventor: KOBAYASHI KOSUKE

MIYAKE JUNICHI

(54) INTEGRAL MANAGING SYSTEM FOR JOB PROCESSING SYSTEM

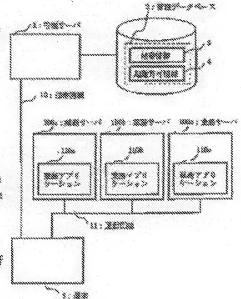
(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide an integral managing system for a job processing system capable of attaining the unification and simplification of a user interface and flexibly dealing with the new introduction of a job processing application, personnel reshuffle or organization change while reducing the influence of revision/ repair.

SOLUTION: A managing server 1 holds activation information 3 for activating a job and activation permission information 4 for permitting the activation of the job. A user sends information for user authentication to the managing server 1 as a connection request from a terminal processing the job to an entire job processing system. The managing server 1 performs the authentication and retrieves the job to which the activation is permitted. As a result of retrieval, the list of usable jobs is displayed on the terminal as a job menu.

The user selects the job to be executed out of the

displayed job menu. The managing server reports the activation information of the selected job to the terminal. The terminal to which the activation information is reported is connected to the desired job server on the basis of that activation information and executes the job.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

02.03.2001

[Date of sending the examiner's decision of

05.01.2005

rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

(19)日本国特許庁(JP)

(2) 公開特許公報(A)

(11)特許出版公司委号 特第2000—250872 (P2000—250872A)

(43)公開日 平成12年9月14日(2000.9.14)

(51) Int.CL?		※ 別紀号	¥ĭ		ş	93}*(學等)
GOSF	15/16	620	G06F	15/16	6203	58045
	13/00	357		18/00	3872	58049
	17/60			15/21	Z	88089

審査制成 未創水 耐水災の数多 OL (全 15 頁)

(21) 出職聯号	特際平11-5364 0	(71)部職人	000008013
			三菱電腦除式会社
(22) (59 88 B	平成11年3月2日(1999.3.2)		東京都千代田区丸の内二丁目2番3号
		(72)発明器	小林 郷稿
			東京都千代田区丸の内二丁目2番8号 三
			WWWACO EM
		(72) (888) (8	
			家都千代田区丸の内二丁目2巻3号 三
			美術教教 会 私内
		(74) 代理人	
		Strate Country of	弁理士 客田 会業 (外2名)
			Frank min man Crams

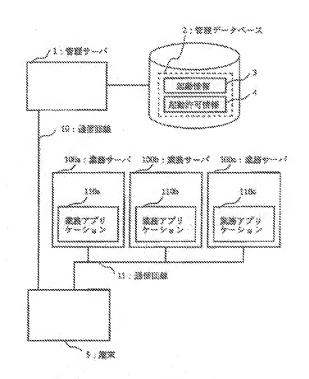
発練質に続く

(54) (発明の名称) 業務処理システムの統合管理方式

(87)【 製物】

【 課題】 ユーザインタフェースの統一化。 無路化を図り、業務処理アプリケーションの新規導入や、改版・政 等の影響が少なく、人事異動、組織変更に柔軟に対応できる業務処理システムの統合管理方式を実践する。

【解決手段】 管理サーバ」が業務を運動する運動情報 3 と業務の起動を許可する起動許可情報 4 を保持する。
ユーザは、業務を処理する端末から業務処理システム全体への接続要求として、ユーザ脳証のための情報を管理サーバ」へ送る。管理サーバ」は、認証を行ない、起動を許可されている業務を検索する。検索した結果、使用可能業務の一覧を業務メニューとして場末に表示する。ユーザは表示された業務メニューから、実行する業務を選択する。管理サーバは、選択された業務の起動情報を端末に通知する。超動情報を通知された端末は、その起動情報をもとに所認の業務サーバに接続し、業務を行なう。



[WWW.comm)

(誘水等1) 以下の要素を備えた業施処理システムの 統合管理力式。

(a)業務を処理する業務サーパ、(b)上記業務サーバで処理される業務を超数する超数情報を保持し、業務の起勤を管理する管理サーバ、(c)上記管理サーバに接続し、上記管理サーバの保持する起数情報を用いて業務サーバと接続して業務を処理する場本。

【請求項2】 上記管理サーバは、上記業務サーバで処理される業務の起動を許可する起動許可情報を保持し、 上記起動許可情報を参照して上記端末を上記業務サーバ と接続させて上記端末がらの業務の起動を管理すること を特徴とする請求項1に記載の業務処理システムの統合 管理方式。

【 請求項3 】 上記管理サーバは、上記起動情報として 業務サーバを識別するサーバ識別子を保持することを特 策とする請求項1、2 いずれかに記載の業務処理システ ムの統合管理方式。

【 第末項4 】 上記管理サーバは、上記起動情報を上記 業務サーバで処理される業務の起動の形態に対応して係 20 特することを特徴とする請求項1~3 いずれかに記載の 業務処理システムの統合管理方式。

【 終末項5 】 上配管理サーバは、上配理動計可情報と して上記端末の属性による業務の起動の可否を保持する ことを特徴とする誘連項1 ~4 いずれかに記載の業務処 報システムの統合管理方式。

【 終末項6 】 上記管理サーバは、上記総助許可情報と して上記端末を操作する操作者の異性による業務の起動 の可否を保持することを特徴とする額末項1~5 レザれ かに配職の業務処理システムの統合管理方式。

【 請求項7 】 上記管理サーバル、上記起勤許可信報と して業務の起動を許可された操作者からの委任を示す情 報を保持することを特徴とする請求項がに記載の業務処 理システムの統合管理方式。

[請求項8] 上配管理サーバは、上記起勤終可情報と して業務の起勤を終刊された操作者の代行を示す情報を 保持することを特徴とする請求項6 に記載の業務処理ン ステムの統合管理方式。

【 総求項9 】 以下の要素を備えた業務格能システムの 組合管理方式

(a)業務を処理する業務サーバ、(b)上記業務サーバで処理され べに接続可能な燃末、(c)上記業務サーバで処理され る業務の起影を許可する起動許可情報を保持し、上記報 勘許可信報を参照して上記端末を上記業務サーバと接続 させて上記端末からの業務の起動を管理する管理サーバ

[新新の詳細な影響]

[0001]

{ 発明の機する技術分野 | 本発明は、クライアント/サーバシステムにおけるユーザインタフェースに関する。

特に、クライアントから様々な業務を行なう癖のサーバ への整理を一気的に管理する業務処理システムの総合管 理方式に関するものである。

[0002]

[健康の技術] 図2 1 は、「特別単2 -- 2 7 5 5 6 3 号 公報」に関示された「情報処理システムにおけるサーバ 利用方式」のプロック語である。この「情報処理システ ムにおけるサーバ制度方式」は、クライアント/サーバ システムにおいて、熾末からサービス名を指定して繁華 ・サーバに接続すると、管理サーバが推定されたサービス を遊行するサーバに接続してサービスを行なりより管理 するものである。また、郷末からサービス名を指定して 管理サーバに接続すると、管理サーバが指定されたサー ビスを施行するサーイに接続してサービスを行なう点。 または、聞い合わせに対して、診当ケーパの位置を回答 する点を選示した技術として、「特勝平7 -31174 5号公報」の自分徴処理システム」、「特別平6-30 9262 毎公報:の「分散サービス影響システム」があ る。これらは、サービス(業務)の接続情報を管理する システムであるが、利用者の属性、組織情報、サービス (集前)の影響を計画機能及び計算機管理の統合管 理を行なうものではなかった。

【0003】 222 は、従来の実務サーバと 端末との関 係を示す図である。後来のカライアント/サーバシステ ムにおいて、増末から業務を行なう際、サーバに接続す る操作は端末からユーザが行なっていた。例えば、経理 機のAさんが、熾来Aを使用して、サーバAに接続する ような場合の操作である。また、実務が複数にわたり、 複数のクライアント/サーバシステムを扱う場合は、そ のシステム毎にサーバへの機能操作が必要となる。その ため、ユーザは、図2.2 に示すように繊維をどのサーバ において行なうのかを判断しなければならなかった。ま た。サーバへの機能操作しシステム毎に異なるため、そ れぞれの操作をコーイが習得しなければならなかった。 また、図22に示すように、システム毎に接続端末が異 なる場合は、使用端末もユーザが選択しなければならな かった。さらに、システムの管理者においては、システ ム毎にユーザのセキュリティ/認知を定義しなければな ちず、管理が頻繁となっていた。

40 【 0004】 照在、マルチペング繁焼下で業務を増シス テムが構築されている。それらのシステムは、様々な開 発言語、OS (Operating System) の 機能などが現在した緩緩になっている場合が多い。ま た、システムの新機構入や設施・設備が維難に起こって いる。図23は、従来の実務サーバを示す記である。図 において、900s、900b、900cは業務サー べ、910s、910b、910cは義務アプリケーション、912s、912b、912cは起動情報、91 4s、914b、914cは許可情報である。業務処理 50 システムを起動するための起動情報・許可情報は、図2 2

3 のようにシステム毎に管理・設定している。システム の海入/波旋・改修時には、起動情報もシステム毎に像 別に更新される。

【 0008】また、業務処理システムの超勤を許可するための許可情報も、業務システムを起動するための起動 情報と同様に、総29に示すようにシステム毎に管理設 定されている。このため、許可情報もシステム毎に復期 に要新する必要があり、システムの導入/改版・改修時 の負荷が大きいという問題点があった。例えば、端末A を使用してサーバムに接続している福理課のAさんが、 人事課に移動し、端末Bを使用してサーバBに接続する ことになった場合、サーバムに登録されているAさんの ユーザ情報を採用して、新たにサーバBにAさんのユー ザ情報を接続しなければならなかった。

【0008】 周一内容の業務でも、端末のOSやH/W の相違によってアプリケーションが別々に存在する場 合、ユーザがそのAPPを単勝し、勝板をしなければな らなかった。

【0007】また、業務処理の選用上、上長がその業務 の担当者として部下を物名して、利用を要任していることは、 とが多い、利用の養住には、上長による養住で定案的に 業務を行なう指名業務と出議等で不在になる期間の業務 の代付(代行業務)とがある。際24は、業務処理シス テムの利用を委任する際の従来のオペレーションを示す 器である。担当者の策略処理システムへのログイン時に は、一般に10番券キバスワード、10カード等でセキ エリティがかけられる。このため、利用を委任する際。 | 図2 4 に挙すように、上義などの物名者(A名)| から被 物名者/代行者(B者) にパスワードを伝達したり、I Dカードを受け渡すことを行なっていた。I Dカードを 52 受け渡すのは、パスワードを伝達すると機能緩進の恐れ があるためである。しかしながら、バスワードや4. Dカ ードなしで業務処理システムへのログインを行うこと は、システム化が振縮であった。このため、従来の顕著 処理システムには、このような委任形態を、システムと してサポートするものはなかった。

[0008]

【発明が解析しようとする課題】この発明は上記のような問題点を解析するためになられたもので、改新や故様が感動に行なわれている場合でも、業務処理システムの 22 モジュール起動の情報を、簡単に管理する業務処理システムの統合管理方式を実現することを目的とする。また、業務の起動情報と、実行許可情報とを備えたデータモデルを管理サーバにおいて管理することで、新規導入や改新・改修の影響の少ないシステム構築が行なえる業績処理システムの統合管理方式を実現することを目的とする。また、業務を上長から委任されて担当したり、指出者の不在時に代行して担当する処理形態をサポートする業務処理システムの統合管理方式を実践することを目的とする。

[0009]

【 舞蹈を解決するための手数】この発明の業務処理システムの統合管理方式は、以下の要素を備えたことを特徴とする。

- (a) 業務を起程する業務サーバ、(b) 上記業務サーバで処理される業務を起動する起動情報を保持し、業務の起動を管理する管理サーバ、(c) 上記管理サーバに接続し、上記管理サーバの保持する起動情報を用いて業務サーバと接続して業務を処理する場本。
- 32 【0010】上記管理サーバは、上記業務サーバで処理 される業務の起動を許可する起動許可情報を保持し、上 記録動許可情報を参照して上記端末を上記業務サーバと 接続させて上記端末からの業務の援助を管理することを 年徴とする。

【0031】上記管理サーバは、上記起動情報として楽 幕サーバを鑑別するサーバ機別子を保持することを特徴 とする。

【9012】上記管理サーバは、上記窓勘博報を上記察 数サーバで処理される激素の窓動の形態に対応して保持 することを特徴とする。

【0013】上記管理サーバは、上配窓動許可管報として上配場本の異性による業務の起動の可否を保持することを特徴とする。

【0014】上記管理サーバは、上記起勤許可情報として上記端末を操作する操作者の属性による業務の結動の 可否を保持することを特徴とする。

- 【 9016】上記管理サーバは、上記起動許可管報として業務の起動を許可された操作者からの委任を示す情報 を保持することを特徴とする。
- 52 【0016】上記管理サーバは、上記鑑励許可情報として実務の起勤を許可された操作者の代行を示す情報を保持することを特徴とする。

【0017】この発明の業務処理システムの統合管理方 式は、以下の要素を据えたことを特徴とする。

(a) 業務を必要する業務サーバ、(b) 上記業務サーバに接続可能な場家、(c) 上記業務サーバで処理される業務の起動を許可する起動許可情報を保持し、上記起動許可情報を参照して上記端末を上記業務サーバと接続させて上記端末からの業務の起動を管理する管理サーバ。

[0018]

【発明の実施の形態】実施の形態1.この形的の業務処理システムの統合管理方式では、管理サーバが業務を起動する起動情報と業務の起動を許可する起動計可情報を保持する。ユーザは、業務を処理する起来から業態処理システム全体への接続要求として、ユーザ認識のための情報(ユーザ1.D、パスワード、証明書など)を管理サーバへ送る。管理サーバは、その情報をもとに認証を行ない、業務処理システムの使用権のあるユーザであれば、起動を許可されている業務を検索する。検索した結

製、使用可能業務の一覧を業務メニューとして、増末に 要示する。ユーザは表示された業務メニューから、実行 する業等を選択する。管理サーバは、選択された業務の 起動情報(サーバ接続情報、実務ログイン情報、ユーザ 情報)を増末に通知する。起動情報を通知された増末 は、その起動情報をもとに、所認の業務サーバに接続 し、業務を行なう。すなわち、ユーザが接続要求を送る 相手は管理サーバだけでよく、業務毎にユーザが複数の

サーバにアクセスする操作を行う必要がなくなる。

【0019】以下に、この発明の実施の影響について。 図を用いて説明する。図1は、この発明の業務処理シス テムの統合管理方式の構成例を示す概要器である。際に おいて、1 は、通信回線1 0 を介して端末5 と接続可能 な管理サーバである。2 は、管理サーバ1に接続された 管理データベースであり。 起動情報3 と起動許可情報4 とを保持する。業務サーバ100a、100b、100 cは、それぞれ業務アプリケーション110a,110 b、110cを処理する。業務サーバ100a、100 も、100cは、それぞれ、通信距離11を介して端末 ちと移植可能である。管理データベースとは、例えば、 LDAP (Light weight Director y Access Protocol)を用いたディレ クトリデータペースが使用される。LDAPを用いたデ イレクトリアータベースとは、インターネット対応の分 数データベースであり、使用形態は、コーザに低せられ ている。オブジェクト物的で、階層構造になっており、 上位の異性を継承するという特徴がある。

[0020] W2は、この発用の業務処理システムの統 会管理方式の構成器である。この発明の業務処理システ ムの統合管理方式では、改版・改修の網盤な業務システ 52 ムAへCから起動情報及び起勤許可情報を分離し、管理 サーバで一元管理する。端末は、管理サーバに対して、 後継要求(コーザ) D、パスワード)を送る(1)。場 対は、管理サーバ(部動物物サーバ)から起動バラメー タ、リソース 微型、リソースダウンロード 方法、格納サ 一/位置等の影動情報を取得(2)し、その情報を元に 業務システムの業務アプリケーション110 a ~110 cを起動する(3)。このように、管理サーバで起動・ 許可據報を保持し、許可された業務を表示して実行させ るので、業務サーバで爆繁に改版・改修が行われても、 サーバ毎に起動に関する情報を保守する必要がなく、管 理サーバの起動・許可修報だけをメンテサンスすればよ い。また、ユーザは、管理サーバにより業務アプリケー シェンの起動情報を動得するので、複数の異なる業務す ーバへの接触操作を習得する必要がない。

【 0021】 図3は、この発明の業務処理ンステムの統合管理方式のデータモデルを示す間である。このようなデータモデルにより起動情報を管理することで、許可情報と起動情報を翻測に更新することができ、保守性が向上する。図3において、1200の無丸に+1をそえた 72

ものは、「1以上」の製修をあらわしている。すなわ ち、「システム」1390に対して、1以上の「業務」 1302が定義される。1204は、「差額」1304 が、「義務」1302に対して、「0か1」の関係であ ることを受している。1202、1203、1207、 1208は、「a part of の関係を表してい る、「業務」1302は、一つの「実行許可」1306 を持つ。1208は、「a kind of の関係を表してい る、「業務」1302は、一つの「実行許可」1306 を持つ。1208は、「a kind of の関係を 表している。「総額」1304は、後述する場本等、w e b 型、エミュレータ形の起動力法の相違を接収するた めの、サブクラスの「転動機」1308で定義される。 「実行許可」1306はその以上の「端末複定」131 0と、同じく、ゼロ以上の「利用者協定」1312を持 つ。

【 0022】 次に、起動方法について説明する。「起版 種 1308に、線末電験型、URL 影影型、ホストエ ミュレータ型など起動方式が異なる場合の各種インスタ ンスを作成することができる。それぞれの起動方法やや ジュール格納サーイの情報は、管理サーバに起動・許可 情報として格納している。格納している起動情報は管理 サーバから端末に与えられる。このため、ユーザは起動 方法の相違を意識せずに起動することができる。

【 0 0 2 3 】 次に、実行許可について述べる。「実行許明: 1 2 0 8 は、「 継末報定」、「利用者指定」の2 つの情報を持つことができ、起動可否の結構を業務毎に設定できる。「 端末指定: 1 3 1 0 では、業務の実行できる端末の制限、また、別常業所・支持(出級先など) での利用を可能にするために、端末を設別するための総別子である端末1 D、端末の設置場所などの情報を指定する。「利用者指定: 1 3 1 2 では、業務の実行権限を制度するために、利用者、投稿、所属等の情報を特定して、業務の許可の可否を設定する。

【0024】別4 は、この発明の実施の影響の影響系を デオ器である。図5 は、この実施の影響の影響を襲シス テムペのログイン開展例を示す図である。図において、 50は、業務処理システムログイン部語であり、タイト ル5 1 とユーザi D入力エリア5 2 とパスワード 入力エ リア53とログインボタン54を有している。2006は、 管理サーバにより要示される業務処理システムのメニュ 一面面例である。間において、60は、象帯処理システ ムメニュー顕著であり、タイトル61とコーザ名歌作工 リアも2、バス般祭エリアも8、メニュー般栄エリアも 4 からなる。前途したように、帰来からログイン情報と して綴5 に示すようにユーザ! ひとパスワードを送る と、管理サーバは、これらの正価性をチェックする。次 に、あらかじめ設定されているシステム使用権(許可情 報)を参照して、そのユーザに実行が許可されている業 務を図らに示すようなメニュー新版の形式で表示する。 図6 の6 4 に示すよう に数示されるメニューは、階層構 後になっている。この陰陽構造は、管理データベースの

データ構造を意味させたものである。

【0025】図7、図8は、この発明の義務処理システ ムの統合管理方式の管理サーバが保持するデータの構造 の一例を示す図である。図に示すように、管理データベ ースは、全社71の下位に、ユーザ情報72、組織情報 73. 業務情報84. 養殖情報85を持っている。ユー ザ懐観72は、ユーザにD74をキーとし、ユーザ機器 項目75を保持する。組織情報73は、例えば、本招7 6、東北支店77、大阪支店78等を下位に持つ。ま た、本語76の下には、入事部79、総務約80年から 22 り、総職情報項目81を保持して、階層構造をとってい る。養務情報8.4 は、管理業務8.6 、製造業務9.7 、販 死業務98等を下位に持つ。また、管理業務88の下に は、経理89、人帯90、結与91等があり、さらに。 総490の下には、マスタ保守93、影響状況94、月 次計算95等のアプリケーションがあり、業務情報項目 96を保持して、陰腦構造をとっている。この業務情報 の階層構造が、ユーザに要示されるメニューの階層構造 と対応している。資源情報85は、本活管報97、東北 支持警備98、大阪支出警備99等を下位に持つ。ま た、東北支部管轄98の下には、資森センタ121。秋 田センタ122、岩手センタ123等があり、竇原情報 項目124を保持している。さらに、秋田センタ122 の下には、例えば、機束A001、サーバA001、プ リンタA001等の各資源の情報が保持され、階層構造 をあっている。

【0026】 薬剤アプリケーションを精験する 異体的な リソースの機関としては、C蓄器リソース、VB(VI) sasi Basic) DV-2, JAVATTU /rm Resource Locatot), xixi ータなどがある。C常籍リソースとは、C営籍で開発さ れたアプリケーション、VBリソースとは、Visus - 8asicで解発されたアプラケーション、JAV AアプリケーションとはJAVA質器で開発されたアプ リケーションである。JAVA appletとは、J AVA曾然で作成された、WWW(World Wid web)プラウザによってダウンロードし実行可能 たアプリケーションであり、事前にコンパイルしてWW WH-/SIMMLTRY URL (Uniform R & esource Locator)は、インターネクト 上でアクセス可能なリソースの名前の精定方法である。 エミュレータは、ホストとオンライン接続で使用される 機束として**動作させる形式である。**

【0027】これらのリソースは、超勤のタイプによ り、以下のように3種類に分類される。1番目は、郷末 上で、端末のCPUを使用してプログラムを直接、実行 する形式の爆光起動型である。C書籍リプース、VB (Visual Basic) 97-2; JAVA77 リケーションが、これに終当する、2番目は、ブラウザ 72 1)。次に、サーバゲの総納バス(S22)、業務ファ

により転動される形式であり、JAVA spple t. URL (Uniform Resource Lac ator)が、これに該当する。3番目は、ホストエミ コレータ型である。以下に、上記のタイプ毎に起勤時の 流れを説明する。

【6028】まず、爆末経動器について、図9、図10 を用いて観覚する。本システムでは、激揚アプリケーシ aンは適物な業務サーバからその都度ダウンロードさ せ、業務終了後は、端末からダウンロードファイルを削 除させる。紫寒緩動セキュリティを楽滅しなくてよい薬 ※キ、処理連載の性能が要求される特殊な業額に経定し て、端末にアプリケーションプログラムファイルの業数 を許す。図9は、一般的なプログラムの超動処理の流れ である。まず、プログラムファイルを報送する報送方式 tatto(S10). NEWERLLTH WALL ! tp (file transfer protco 1)、ファイル共有等がある。次に、サーバ名や、サー パとの位置関係、例えば、厳密のサーバが、ユーザの所 異で翻定にするか等により、接続サーバを決定する(8 42 - 1-1)。次に、サーバ内の格納バス(S12)、ブログ ラムファイル名(213)を決定する。この実施の形態 では、岡一郷勝に対しては、どのサーバでも間一バス。 間一ファイル名でリソースを格納するものとする。次 に、端末にプログラムをダウンロードするときのディレ クトリを決定する(SIA)。この実施の形態では、ブ ログラム格納ディレクトリは、あらかじめ御定として数 定しておくものとする。次に、プログラムファイルのグ ウンロードを開始する(SIS)。ダウンロードの終了 後、プログラムファイルがEP縮されていれば圧縮機SWC ション、JAVA applet、URL(Unito W あった解源を行う(Sis)。その後、案行に必要なバ ラメータを決定しくS17〉、プログラムを総動する (818)。プログラム終了後は、端米からプログラム ファイルを削除する。また、繊密に開発しているプログ ラムの場合は、プログラムが最新バージョンであるかの パージョンチェッカを行なった後、最難ページョンでな からた場合には、阿線に図9の処理を行う。この場合 は、プログラム終了後もプログラムファイルを影響した 1.1

【0029】第10は、寒耗ブログラムで最新バージョ ンであるときの処理の流れ間である。プログラムが最新 バージェンであるとき、ファイル転送から 圧縮解療まで の処理は不要であり、最新バージョンのプログラムにパ ラメータを決定する(517)と、すぐ総額(518) 一、る名で諸臣

【0030】次に、ブラウザ起動型(URL型)につい て説明する。図11は、ブラウザ起動器の英雄の流れ器 である。この場合も、生ぜ、サーバ名や、サーバとの位 機関係。例えば、最密のサーバが、ユーザの所属により 固定にするが等の条件で、接続サーバを決定する(S2)

イル名(523)を決定する。端末延動型の場合と開機 に、この実施の形態では、同一業務に対しては、どのサ 一パでも関一パス、同一ファイル名でリソースを移動す るものとする。その後、実行に必要なパラメータを決定 (S27)し、プログラムを超勤する(S28)。

【0031】次に、ホストエミュレータ製について、図 12を用いて説明する。※12は、ホストエミュレータ 型の処理の揺れ場である。まず、ホスト名や、ホストと の位置関係、例えば、最客のホストか、ユーザの所属で 脚定にするか等により、接続ホストを決定する(53 1)。次に、ログオン方式を決定する(832)。ログ オン方式の具体例としては、TSS(time sha ring system)がある。次に、ログオン名を 決定する(S.3.3)。この実施の形態では、岡一業務に 対しては、どのボストでも関一ログオン名であるとす。 る。次に、ボスト内の格納がス(S34)、業務ファイ ル名を決定する(S35)。この実施の影離では、関一 業務に対しては、どのオストでも関ーバス、関ーファイ ル名でリソースを格納するものとする。その後、実行に 必要なパラメータを決定(S37)し、プログラムを超 42 数する(538)。

【0032】次に、接続サーベの決定について説明す る。所屬部隊、総末位置から接続する業務サーバを決定 する。その際、業務の周所性やサーバと帰来の間の距離 が考慮される。また、この実施の形態では、接続サーバ のあて先の指定方法を3種類に分けている。この分類 は、業務の性質によって行っている。一つ目のタイプ は、一台で全社分の処理を行う場合のサーバである。こ の場合、サーバ名は假定となる。この目のタイプは、所 展部課題者のデータを処理する業務の場合である。この 52 場合は、ユーザの所属部線に応じて、サーバを快定す る。このとき、サーバや端末に関する資源情報として、 所屬部踝に関する情報を保持しているものとし、この情 「様を参照してサーバを決定する。 三つ目のタイプは、端 来とサーバとの距離によりサーバを決定する 製剤の場合 である。異体的には、延動場所から最も近いサーバで実 行するよう。設定されている業務である。この場合は、帰 来の設置場所に応じて、サーバを決定する。このとき、 サーバや端末に関する資源情報として、設置場所に関す る情報を保持しているものとし、この情報を参照してサー設 一个多数数字等。

[0033] 図13は、起動指定別に業務を起動する紀 動情報の項目をまとめた器である。まず、端末起動型の 起動情報について説明する。最新パージョン140は、 常駐プログラムのとき、プログラムのバージョンを示 す。非常魅の時はブランカとする。義務タイプ142 は、サーバあて先決定のタイプである。システム名14 4 は、リソースのシステム名、システムレベル1 4.6 は、システムの展際されているレベル、プログラムファ

り名をフルパスで記述する。リソースファイル取得方法 149は、ドTPかファイル共有かの別を指定する。リ ノースファイル形式152は、圧縮方法の強別を指定す る。異体例としては、LZHなどがある。パラメータ1 5.4 は、プログラム起動時に別数として利用される。ユ ーザID、時刻等の起動パラスータの項目を格納する。 【0034】次は、URL型の超動機能について説明す。 る。プロトコル180は、おしょっなどのプロトコル報 類、業務タイプ162は、サーバあて先族家のタイプで ある。システム名164は、リソースのシステム名、シ ステムレベル1 66 は、システムの膨翔されているレベ ル、業務ファイル名168は、プログラムのファイル 名、ディレクトリ名をフルバスで観慮する、パラメータ 170は、プログラム超動時に引数として利用される、 ユーザID、時刻等の起動パラメータの項目を移納す \$ a

【0035】次に、ホストエミュレーを限の起動情報に ついて説明する。ホスト名186は、ホスト名称、ログ オン名182 はログオンに使用するユーザ(り、アプ) ケーション名(APP名) 184は、窓動するアプリケ ーションの名称であり、フルバスで指定する。パラメー タ186は、プログラム超動時に引激として利用され る、ユーザID、時期等の起動パラメータの項目を格納 73.

【0036】次に、起勤許可情報について説明する。こ の発明の業務処理システムの統合管理方式では、個人に より、実行許可される業務が決定され、決定された業務 を業務メニューとして表示する。実行許可の判定には、 個人・組織による判定、端末・経動場所による判定。利 用時間帯による判定、上長指名の業務制度、代行業務の 指定による業務制度がある。

[0027] 図14は、延齢許可管報を示す図であり、 料定材料200毎に、利定に使用する情報202をまと めたものである。個人・組織による判定はユーザの確假 により、起動許可された業務を表示して選択させるため に行なう。この実施の形態では、コーザ」ひをはじめと して、ユーザ情報(個人情報)のそれぞれの項目で業務 の超動許可の判定を行う。また、役職や、部署など個人 が属する所属部課情報との関連でも、業務の起動許可の 判定を行う。その場合には、ユーザ情報の所属語機コー ドから総織情報を参照して許可情報を得る。また、社員 区分。出向区分など従業員の単性に関する区分により判 定を行なっても良い。

[0038] 端末による判定は、以下のように行なう。 携帯型でない端末(装置型端末)では、事業場コードな どの計算機情報から設置場所が分かるので、設置場所に より起動許可を与える運用ができる。例えば、端末のほ Dの何約買から何桁が設置場所を示すというコード 体系 を用いても良い。また、設置場所という項目を独立させ イル名148は、プログラムのファイル名、ディレクト 72 て設けても良い。設置場所だけでなく、端末1台無に起

総許可を与えるやり方でも良く。その場合には、端末I Dや端末のアドレスによる許可を行なう。携帯型端末の 場合、振騰型端末とは異なり、端末自身の情報を用いて どの場所から起動したかを判定するのは困難である。従 って、携帯型端末(可搬型端末)か、緩緩型端末かを織 別できるコード体系にするか、織別できる項目を設ける ことが遅ましい。

【0039】また、業務情報として各業務毎に利用可能 時間帯を持たせることにより、利用時間による業務の起 動許可判定を行なう。例えば、システムデータのメンテ 32 ナンス時間を利用不可としたり、ホストのパッチ処理時 間に端末からの業務が行なえないようにする。この場 仓、管理サーバは、端末から接続要求に基づいて業務メニューを表示する時と、端末から選続更求に基づいて業務メニューを表示する時と、端末から選続要求に基づいて業務メニューを表示する時と、端末から選択した業務を援動する時に利用可能時間帯を設定しても良い。それにより、利用者 別に利用可能時間帯を設定しても良い。それにより、利用者 別に利用が整件するのを防ぐことができる。また、特定の時間帯に利用が集中するのを防ぐことができる。また、セキュリティを向上させることができる。

【 0040】また、上長の毎冬により、担当者として夢 42 跡を遂行する郷の判定のために、ユーザ情報に、揺名義 著情報を設ける。具体的には、上長からの実行許可を示 す指名業節という項目を個人情報の配징の下に特たせ、 業施コード(養務: D)と機位! Dを格納する。これに より、定常的な代行業務として、特定の個人にその業務 を勢り当てるとともに、その業務の起動許可を与えるこ とができる。これにより、上長が指名した部下に業務権 服を定常的に委任することをシステムでサポートでき る。

【 0041】また、定常的な代行(指名業務)ではなく、投業者の不在時などに、一時的に、部下に業務を委任する時に起動許可を判定するために、不在時代行という無性で配議を持たせ、職位1 Dを格納する。これにより、上長不在時の代行権を部下に与えることをシステムでサポートできる。更に、指名義務、代行義務の可否を確実にするために、義務情報側では、許可情報として指名可答及の代行可否の異性を設け、指名や不在による代行が許されない場合には、指名不可及び代行不可を設定する。これにより、ユーザ情報と業務情報の両方から業務代行を確実にサポートできる。

【0042】 次に、この実施の形態の管理データペースの構造を説明する。この実施の形態の管理データベースは、個人情報(ユーザ情報)、組織情報、業務情報、資源情報(計算機情報)を有している。まず、個人情報について、図15を用いて説明する。図15は、個人情報のデータ構造を示す図である。個人情報は、ユーザ10301、バスワード303、選字氏305、漢字名307、カナ氏309、カナ名311、原用区分313、メールアドレス315等の項目を持つ。

【 0 0 4 3 】ここでは、個人情報の中の属性データを用 72 - リンクしている。場所4 6 0 は、場所4 6 1 、係所4 6 1 、

いて、強養構造を持たせることはしない。個人が所属している組織の情報は、配属321として、個人を整別するユーザI D301からリンクする情報として保持される。配属には、ほかに、331,341に示すように、解任、不在時代行がある。それぞれ項目として、職位322,332,342を持つ。確位は、組織情報の部署の額位にリンクしている。また、前述したように、配属から指名業務へリンクする情報として、指名業務351がある。指名業務は、指名者職位352、業務359、期間開始日354、期間終了日355の情報を保持する。このように、ユーザ情報自身では、隔層管理をせず、配属を示す異性を持たせるようにしているので、人事異動に対しても素軟に対応できる。

【 0044】次に、組織情報について、別にもを用いて

説明する。図1.6 は、組織情報のデータ構造を示す図で ある。組織情報は、部署コード361、報業名称36 3、部署解析3 8.5。支柱2一片3 8 7 等の項目を持 つ。組織情報では、影響コード361により暗層管理を 行なう。部署と保護は、職位3 8 9 を介して対応をとら れる。371は、後機としての役割を示しており、投機 4373、後端コード375を有する。377は、専任 職としての役割を示しており、専任職名379。等任職 コード380を寄する。381は、一般としての役割を 示している。職位3.8.9 は、数額のほかにも、前途した ように、配鳳(個人情報)とそれぞれリンクしている。 【0045】次に、業務情報について、図17を用いて 説明する。第17は、業務情報のデータ構造を示す器で ある。業務情報は、システム400と、業務410を育 しており、メニューコードにより階層管理される。シス 52 FA400 B. VAFA840 2. VAFAI D40 4、展開レベル406等を有している。また、システム 400は、後述する資源情報のサーバと業務410ペリ ングしている。業務410は、メニュー名412。メニ ユーコード414を有しており、416、418に示す ように起稿(超動情報)、実行許可(超動許可情報)の

62、ビル名463、フロア464を有しており、部署 (組織情報)にリンクしている。質疑情報に関しては、 増載するシステムにより、例えば、UNIX管理系とN 工管理系を分けて管理しても良い。

【0047】次に、上紙の指名業務と不存時の代行業務 のシステム化について、さらに説明する。圏19は、こ の差別の集務地理システムの統合管理方式の揺れ集務と 代行業務の構成総である。この発明の業務処理システム の統合管理方式では、上長などは、指名に関する指名情 報と代行に関する代行情報をシステムの管理者に報告す 32 る。管理者は、得名情報、代行情報を管理する管理サー **べいに要象する。この場合、上長などが、自ら管理者と** なっても構わない。利用者(ユーザ)は、管理サーバ に各自のユーザID、パスワードでログインする。管理 サーバ」は、整備されている様名機構、代行機構をもと に、ユーザに、権名業務、代行業務の実行を許可する。 このように管理することで、システムへのログインのた めに上級のパスワードを伝謝する必要はなくなる。

【 0 0 4 8 】 202 9 は、この発明の業務処理システムの なデータモデルにより代行情報と潜名情報とを管理す る。図20において、「配職」1326は、「個人」1 314と「聯位」1318とを開塞付けるものである。 前途した。データ構造でも述べたように、所属、競狂。 不在時代行などのインスタンスがある。不在時代行のイ ンスタンスに、代行される人(代行依頼者)の聯位を特 つことで、代行業務の利用権限を得る。

【9049】上張の揺むで行なう指名業務は、「指名業 差」1328に対して、定義する。異性に、接名で行な う業務のEDと指名先の上級の職はED(指名者職は) を持つ。職位による許可条件に加えて、「業務」130 2の「実行許可」1306に代行可否区分、指名可否区 分を持つ。代行業務、指名業務として実行する時は、こ れらの区分が可である時だけ許可する。データの項目に ついては、前途したデータ構造でも述べた通りである。 【0080】このように、物名情報と代行情報を集務サ 一パとは別の智理サーバに管理し、物差した図20のデ 一タモデルを適用することで、他著へのパスワードの伝 達や4 Dカードの受強しをすることなく、指名顕勝と代 行業務のシステム化を実現できる。

【 9 0 5 1 】以上のように、この実施の形態では、総動 許可請報を保持し、許可された業務をメニュー表示して 実行させる管理サーバを備えた業務処理システムの統合 管理方式について説明した。また、業務処理するアプリ ケーションを超動するための起動情報を保持し、接続要 | 文のあった爆光に起動情報を楽して起動させる管理サー パを備えた業務効準システムの統合管理方式について説 翔した。

【0032】この実施の形態によれば、利用者情報と報 織情報を分けて持つとともに、システム内で、起動許可 72 の構成例を示す機器器である。

情報を凝め管理するので、人事異動・組織変更により、 各情報に変更が発生しても、利用者の操作には変更がな く、システム内でその利用者に許可された業務のみがそ の利用者用のメニューとして表示されるので、利用者は 変更の有無を意識せずログインしたメニュー施制に表示 された業務がら、実行したい業務を選択できる。サーバ を利用者が選択したり、利用者が起動方法を意識する心 要はなく、利用者に負債をかけずに、システムの一元管 選ができるという 効果がある。また、総動情報と超勤許 可掬報が管理サーバで一天常理されているので、保守が 容易に行なえるという効果がある。また、実務が、コー ザLDによる無動なので出張先からでも、すなわち、数 養護所が異なっても、所属している場所と同じ素務を実 行できる。あるいは、他の実行許可のやり方として、総 末1 Dによる許可の与え方がある。出張先の端末に協所 による許可制限がかかっている場合は、モバイル協定な どの可能整塊水を利用可能として許可情報を設定してお き、ユーザ1 ひと爆和 ひで出張先でのサービス実行を サポートしても違い。この場合、特定のモバイル端末を 統合管理方式のデータモデルを示す器である。このよう 「韓」1 7 報用管備入に参り当ててもりられ、複数のモバ イル端末を用意し、出張者にその中のいずれかを出層中 に限り携帯させるという 運用を行なっても良い。

[0053]

{一発卵の効果}この発明によれば、薬除サーバは、定動 情報や起動許可情報を特たないので、システムの敬順・ 改修が発生した時や、人事異動等でコーザ情報に変更が 生じた時に、管理サーバの管理する起動許可領報と起動 情報だけをメンテナンスすればよい。そのため、効率よ く一元管理ができる。また、薬務サーバへの接続に必要 - 52 な情報は、管理サーバから与えられるので、ユーザは、 業務サーバへの機能操作を習得する必要がない。また、 義務を処理する際、どの義務サーバに接続するかをユー ザが判断する必要がない。また、業務を処理する際、ど の機束を用いるかをユーザが判断する必要がない。ま た、ユーザは、業物アプリケーションの運動方法の難い を習得する必要がない。また、新知業務開発やハードウ エア複数の場合でも、変わるオブジェクト â体と 管理サ 一べの管理情報だけをメンデナンスすればよい。そのた め、ユーザインタフェースを変更する必要がない。ま た。端末線の情報の政修(データの書き換え。プログラ ムのインストールなど)が必要ない。また、義務サーバ 傷のユーザ発験が必要ない。また、端末により 業務処理 起動の制限が可能になる。また、ユーデに、機器のない 業務の存在を意識させることなく、利用可能な業務の業 探索させることができる。また、バスワードペモのカー ドを受け渡すことなく抱る業務や代行業務を行なえるよ う システムでサポートできる。 【 図面の簡単な説明】

【 図1】 この発明の業務処理ンステムの統合管理方式

【 図2】 この発明の業務処理システムの統合管理方式 の構成器である。

【図3】 この英語の業務処理システムの統合管理方式。 のデータモデルを示す器である。

【図4】 この発明の実施の影飾の処理系を示す歯である。

【図5】 この実施の影響の業務処理システムへのログイン関策を示す間である。

【図8】 この実験の実施の形態の管理サーバにより要示される業務処理システムのメニュー関語である。

【 第7 】 この発明の業務が遅ンステムの統合管理方式 の管理サーバが保持するデータの構造の一例を示す関で ある。

【図8】 この発明の業務処理システムの総合管理方式の管理サーバが保持するデータの構造の一個を示す器である。

{ 期9 } この発明の業務が搬システムの総合管理方式で起動される業務プログラムが最新ページョンでないときの的理の流れ器である。

【図10】 この発明の業務処理システムの統合管理方 42 である。式で起動される業務プログラムが最新バージョンである 【図23ときの処理の流れ図である。

【器11】 この発明の業務処理システムの総合管理方式のブラウザ振動器の処理の流れ器である。

【器12】 この発明の業務処理システムの総合管理方式のホストスミュレーを限の処理の流れ器である。

【 図13】 この発明の業務処理システムの統合管理方 次の起動物定別に業務を振動する起動情報の項目をまと めた関である。

【 図14 】 この発用の業務処理システムの統合管理方式の総動許可情報を示す図である。

【図15】 この発明の業務処理システムの統合管理方式の個人情報のデータ構造を示す図である。

【図16】 この差別の業務が推ジステムの統合管理方式の組織情報のデータ構造を示す図である。

【器17】 この発列の業務処理ンステムの統合管理方式の義務情報のデータ構造を示す関である。

32 【 第18 】 この発明の業務処理システムの統合管理方式の業務管報のデータ構造を示す関である。

【 図19】 この発明の業務処理システムの統合管理方式の指名業務と代行業務の構成設である。

【 図20 】 この発明の業務処理システムの統合管理方 式のデータモデルを示す値である。

【 21】 「特別平2 ~2 7 5 5 6 3 号公報」に開示された「情報処理システムにおけるサーバ利用方式」のブロック優である。

【第22】 接発の業務サーバと検索との関係を示す器である。

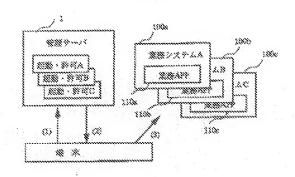
[**昭2 3**] 発来の業務サーバを示す関である。

【 第2.4 】 健康の業務処理システムの利用を委任する 節のオペンーションを示す数である。

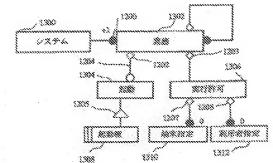
[符号の既明]

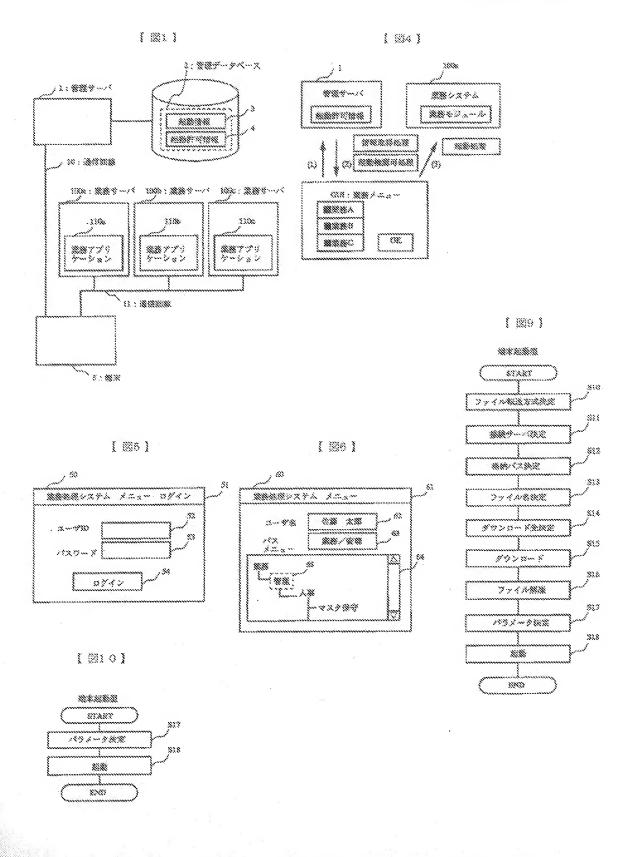
1 管理サーバ、2 管理データバース、3 起動情報、4 起動許可管報、5 壊末、10,11 通信網線、100s,100b,100c 業務サーバ、110s、110b,110c 業務アプリケーション。

[182]

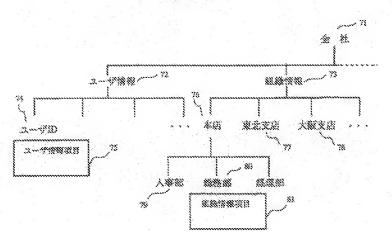


[(83)

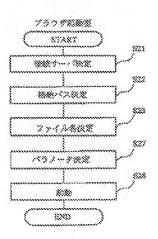




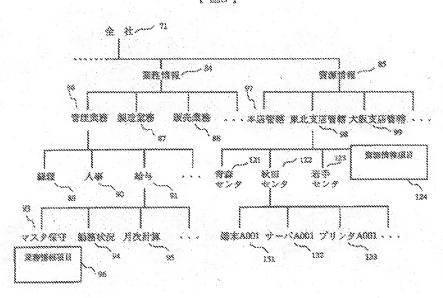




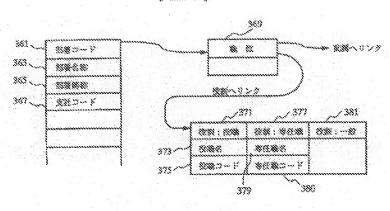
[[201 1]



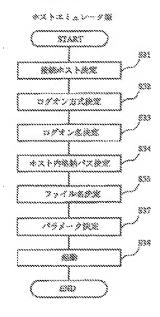
[88]



[301 6]



[(201 2-)



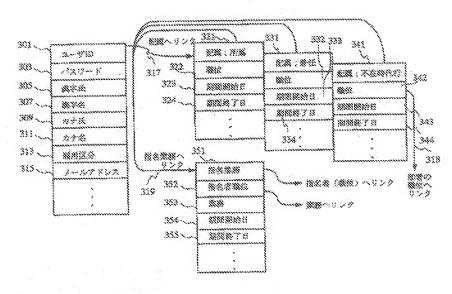
[[[]]

	71. 	NENGRES .	J
	アブ	リケーション部署	j
	MARKE THE	### / / / / / / / / / / / / / / / / / /	J_{ν}^{μ}
		#### / / /]_/*
2		VX948	7.73
		525 LVC	7 / 3
		7075427116]~"
		リソースファイル の等 方法	
		リソースファイル形式	- 10 m
	***************************************	1391-9	35 July 35
-	098 .28	78134	$\sqrt{}$ u
		38277	J 10
		22748	$\int_{-\infty}^{\infty} u$
	>	2274VC4	J. 16
		\$657 y 4 545	J., 29
-		\$ 185 d as 9	J. 26
***************************************	かスト エミュレーク版	1.4276	A 18
		2.2.2.5.3.	
	2	APP	market 30
		パラメーク	-

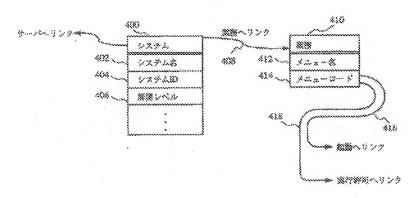
(W14)

MERKIN	1986
家科をより修成・人物	- 273 - 予案符句(29-22) - 七異医分,因的医分、(千心色、名案系の基性に関する医分
######################################	・数字の規則(智数第3一下) ・数字の子ドレス(伊子ドレス・23/08ドメイン)、第次の ・数字の複数(可数数・数据数字と)
2794X 8688488	・参加機能がある。 ・参加機能がある。 ・参加機能がある。
北京の名の流出 流立	・発音性の個人情報に指生機器接機 (機器のと影響上質の概念の)を紹介出てる ・業務に指名可否の概念を設ける
代方案者の指定	・現名のの教人物報に代ける時間報を表現として設定する (含数上型の機能が)を取りまする ・選集に代けるの数数をおける

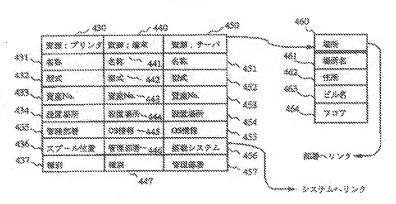
[1001 5]

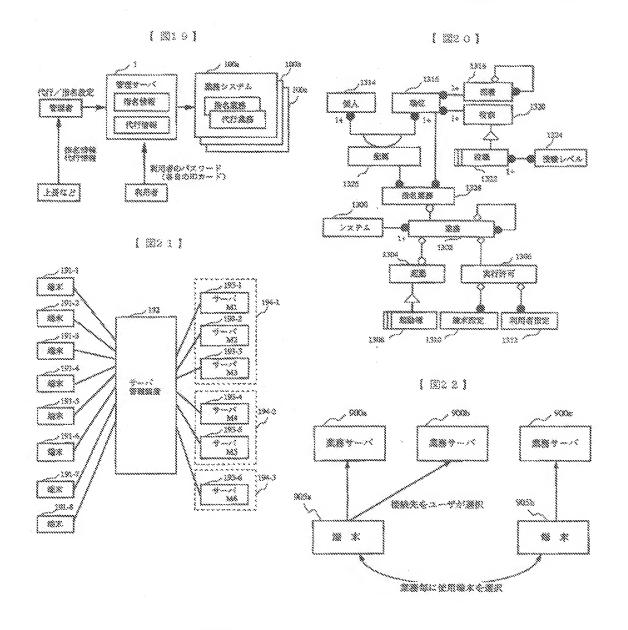


[[2] 7]

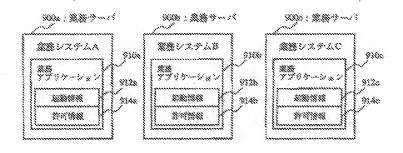


[1818]

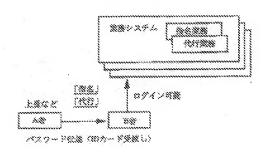




[1223]



[[2 4]



プロントページの激素

F·夕一本*参考》 70267 0033 1123 JJZ3

7026: 0022 EE22

702:: (033 (043 (024 (02: 3023

LD27 NC32 NC35 ND2: ND35

ND26 ND36